This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representation of The original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

PAT-NO:

JP407281994A

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 07281994 A

TITLE:

BUS REPEATER

PUBN-DATE:

October 27, 1995

INVENTOR-INFORMATION: NAME AOKI, TAKESHI TAKAYAMA, KOJI **UENO, TAKEHIRO** HAYASHI, MASARU YOSHIDA, TORU

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME

COUNTRY

HITACHI LTD

N/A

HITACHI COMPUTER ELECTRON CO LTD

N/A

APPL-NO:

JP06076040

APPL-DATE: April 14, 1994

INT-CL (IPC): G06F013/36

ABSTRACT:

PURPOSE: To shorten bus occupation time required for reading data from a low-speed device, which cannot carry out high-speed transfer, through a bus.

CONSTITUTION: When a read command is received from a host computer 101 and no correspondent data exist in a data buffer (RAM) 108, an SCSI repeater 106 temporarily releases a main SCSI bus 104a and reads data in a larger size than a requested data size from a low-speed device 103 through a sub SCSI bus 104b to the data buffer 108 at the maximum transfer speed supported by the low-speed device 103. When the sufficient data can be stored, the occupancy right of a main SCSI bus 105a is possessed again and the data requested by a previously received write command are transferred at the maximum transfer speed supported by the host computer 101. When the correspondent data exist in the data buffer 108, these data are transferred at the maximum transfer speed supported by the host computer 101.

COPYRIGHT: (C)1995,JPO

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-281994

(43)公開日 平成7年(1995)10月27日

(51) Int.Cl.⁶

識別記号 庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G06F 13/36

310 E 7368-5B

審査請求 未請求 請求項の数3 OL (全 11 頁)

(21)出願番号

特願平6-76040

(22)出願日

平成6年(1994)4月14日

(71)出願人 000005108

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地

(71)出顧人 000153454

株式会社日立コンピュータエレクトロニク

ス

神奈川県秦野市堀山下1番地

(72)発明者 青木 健

神奈川県秦野市堀山下1番地 株式会社日

立コンピュータエレクトロニクス内

(74)代理人 弁理士 富田 和子

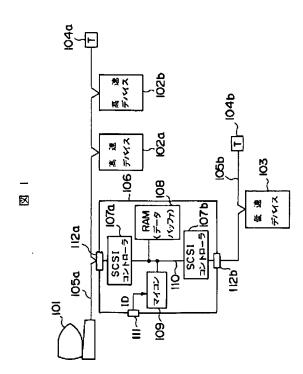
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 パス中継装置

(57)【要約】

【目的】高速転送を行なえない低速デバイスからバスを 介してデータをリードする際に要するバス占有時間を短 縮する。

【構成】SCSI中継装置106は、ホストコンピュータ101よりリードコマンドを受け取ると、データバッファ(RAM)108に対応するデータが存在しない場合には、一旦、メインSCSIバス104aを解放し、低速デバイス103よりサブSCSIバス104bを介して、要求されたデータサイズより大きなサイズのデータをデータバッファ108に、低速デバイス103がサポートする最大転送速度でリードする。充分なデータが格納できたら、メインSCSIバス105aの占有権を再獲得し、先に受け取ったライトコマンドで要求されたデータを、ホストコンピュータ101がサポートする最大転送速度で転送する。データバッファ108に対応するデータが存在する場合には、このデータをホストコンピュータ101がサポートする最大転送速度で転送する。



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】1以上のイニシエータと1以上のターゲッ トを接続可能なバスと、デバイスを接続したサブバスと に、それぞれ接続し、前記イニシエータと前記デバイス 間のデータ転送を仲介するバス中継装置であって、 前記デバイスの I Dと前記イニシエータの I Dの設定を 受付ける手段と、受付けたIDを保持する手段と、前記 イニシエータに対して前記デバイスとして、前記デバイ スの代わりに、前記イニシエータとの間で前記バスを用 いて行なう転送の転送速度を調停する手段と、前記デバ 10 イスに対して前記イニシエータとして、前記イニシエー 夕の代わりに、前記デバイスとの間で前記バスを用いて 行なう転送の転送速度を調停する手段と、前記イニシエ -夕が前記デバイスに与えられた I Dに対してバス上に 発行した要求を取り込む手段と、取り込んだ要求に応じ て接続したデバイスを、前記イニシエータの代わりに、 前記イニシエータとして制御し、制御に対する前記デバ イスの応答に基づいて前記取り込んだ要求に対する実行 結果を、前記イニシエータに対して前記デバイスとし て、保持した前記イニシエータのIDを有するイニシエ 20 - 夕に応答する制御手段とを有することを特徴とするバ ス中継装置。

【請求項2】請求項1記載のバス中継装置であって、 前記バス中継装置は、前記イニシエータとデバイス間で 転送されるデータを、一旦、保持するバッファを有し、 前記制御手段は、前記イニシエータより取り込んだ要求 がデータの読み出しの要求だったときに、要求されたデ ータが既に前記バッファに存在しない場合は、前記バッ ファに当該要求で読み出しを要求されたデータを含むデ ータを前記デバイスより前記バッファに読み出し、要求 30 01と、そのSCSIデバイス間のデータ転送を行な されたデータが既に前記バッファに存在する場合は、当 該バッファのデータを前記実行結果として前記イニシエ タに応答することを特徴とするバス中継装置。

【請求項3】請求項1記載のバス中継装置であって、 前記バス中継装置は、前記イニシエータとデバイス間で 転送されるデータを、一旦、保持するバッファを有し、 前記制御手段は、前記イニシエータより取り込んだ要求 がデータの書き込みの要求だったときに、要求されたデ ータを一旦前記バッファに書き込んだ後、前記デバイス を制御して、前記バッファに書き込まれているデータ を、前記デバイスに書き込み、当該書き込みに対する前 記デバイスの応答に基づいて前記取り込んだ書き込みの 要求に対する実行結果を、前記イニシエータに対して前 記デバイスとして、保持した前記イニシエータのIDを 有するイニシエータに応答することを有することを特徴 とするバス中継装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、バスを介してデータ転 送を行なう装置間の転送効率を向上する技術に関するも 50 ュータ101がSCSIデバイス102aにデータの読

のである。

[0002]

【従来の技術】情報処理装置間のデータ転送のためのプ ロトコルとしては、従来、バスを用いて接続した複数の 情報処理装置間のデータ転送のためのプロトコルを規定 する、米国国家規格ANSI X31.131-198 6に規定されたSCSI(Small Compute r System Interface)が知られてい

2

【0003】図5に、このSCSIに従って構成した情 報処理システムの例を示す。

【0004】図中、101はホストコンピュータ、10 2a、102b、103はSCSIデバイス装置であ る。また、105は、ホストコンピュータ101、SC SIデバイス102a、102b、103をデジーチェ ーン接続するSCSIバス、104はSCSIバスを終 端する終端抵抗である。

【0005】ここで、SCSIによれば、たとえば、ホ ストコンピュータ101はイニシエータデバイスとし て、各SCSIデバイス102a、102b、103を ターゲトデバイスとするデータ転送を、SCSIデバイ ス毎に、異なる転送速度を実現する異なるデータ転送モ ードで行なうことができる。

【0006】すなわち、データ転送に先立ち、ホストコ ンピュータ101と、各SCSIデバイス102a、1 02b、103は、それぞれ、相互に自身のサポートす る最も高速なデータ転送モードについての情報を通知す るメッセージを交換する。そして、以降は、より低速な 方のデータ転送モードを用いて、ホストコンピュータ1 ì.

【0007】一般的には、ホストコンピュータ101 は、最も高速にデータ転送を行なうことができるため、 各SCS I デバイス102a、102b、103と、ホ ストコンピュータ101との間のデータ転送速度は、S CSIデバイス102a、102b、103がサポート する最速のデータ転送速度となる。

【0008】また、SCSIによれば、ホストコンピュ -9101の、SCSIデバイス102aからのデータ 40 の読み出しは、最も単純には、図6 aに示すようなフェ -ズシーケンスを経て行なわれる。

【0009】すなわち、SCSIバスが解放されている バスフリーフェーズから、ホストコンピュータ101が バス使用権を獲得するアービトレーションフェーズ、ホ ストコンピュータ101がターゲットデバイスとしてS CSIデバイス102aを選択するセレクションフェー ズ、ホストコンピュータ101がSCSIデバイス10 2aに、接続を確立するためのアイデンティファイメッ セージを送るメッセージアウトフェーズ、ホストコンピ

み出しを要求するコマンドを送るコマンドフェーズ、S CSIデバイス102aがホストコンピュータ101に 要求されたデータを送るデータインフェーズ、SCSI デバイス102aがホストコンピュータ101にコマン ドに対する実行結果として正常終了を示すGood C onditioinを送るステータスフェーズ、SCS Iデバイス102aがホストコンピュータ101にコマ ンド完了を通知するCommand Complete メッセージを送るメッセージインフェーズと続き、Co mmand Completeメッセージを送るメッセ 10 ージインフェーズの終了をもって、再び、SCSIバス が解放されているバスフリーフェーズに戻る。

【0010】しかし、このようなシーケンスでは、ホス トコンピュータ101とSCSIデバイス102a間で SCSIバス105を占有し続けるために、SCSIデ バイス102aが要求されたデータを用意するのに時間 がかかるような場合には、SCSIバスの利用効率が劣 化する。

【0011】そこで、SCSIでは、コマンドを受け取 ったSCSIデバイス102aが、データを用意するま での間、一旦、SCSIバスを解放することを認めてい る。この場合の、ホストコンピュータ101の、SCS I デバイス102aからのデータの読み出しは、図6b に示すようなフェーズシーケンスを経て行なわれる。

【0012】すなわち、まず、SCSIバスが解放され ているバスフリーフェーズから、ホストコンピュータ1 01がバス使用権を獲得するアービトレーションフェー ズ、ホストコンピュータ101がターゲットデバイスと してSCSIデバイス102aを選択するセレクション フェーズ、ホストコンピュータ101がSCSIデバイ ス102aに、接続を確立し、かつ、SCSIのバス解 放を許可するためのアイデンティファイメッセージを送 るメッセージアウトフェーズ、ホストコンピュータ10 1がSCSIデバイス102aにデータの読み出しを要 求するコマンドを送るコマンドフェーズ、SCSIデバ イス102aがホストコンピュータ101にSCSIバ スの解放を通知するディスコネクトメッセージを通知す るメッセージインフェーズと続く。そして、このディス コネクトメッセージを通知するメッセージインフェーズ の終了をもって、SCSIバスが解放されているバスフ リーフェーズに一旦遷移する。

【0013】 このようにして、バスフリーフェーズとな ると、ホストコンピュータ101は、SCSIバスを、 他のSCSIデバイスとの間のデータ転送に用いること ができることになる。

【0014】一方、SCSIデバイス102aにおい て、要求されたデータが用意でき、SCSIバスが解放 されているバスフリーフェーズとなると、SCSIデバ イス102aから先にコマンドで要求されたデータのホ ストコンピュータへの転送が、次のようなフェーズシー 50 の確立した情報処理システムの性能を向上させることが

ケンスによってを経て行なわれる。

【0015】まず、バスフリーフェーズから、SCSI デバイス102aがバス使用権を獲得するアービトレー ションフェーズ、SCSIデバイス102aがホストコ ンピュータ101をイニシエータデバイスとして選択す るリセレクションフェーズ、SCSIデバイス102a がホストコンピュータ101に接続を確立するためのア イデンティファイメッセージを送るメッセージインフェ -ズ、SCSIデバイス102aがホストコンピュータ 101に要求されたデータを送るデータインフェーズ、 SCSIデバイス102aがホストコンピュータ101 にコマンドに対する実行結果を示すGood Cond itioinを送るステータスフェーズ、SCSIデバ イス102aがホストコンピュータ101にコマンド完 了を通知するCommand Completeメッセ ージを送るメッセージインフェーズと続き、Comma nd Completeメッセージを送るメッセージイ ンフェーズの終了をもって、再び、SCSIバスが解放 されているバスフリーフェーズに戻る。

【0016】また、SCSIに関する従来の技術として は、特開平3-63749号公報記載の技術が知られて いる。この技術では、SCSIバス延長装置と呼ぶ装置 を用いて、その電気的制約より、不平衡型のケーブルで 6mに制限されているSCSIバスの最大長を延長する ものである。

[0017]

【発明が解決しようとする課題】 たとえば、先に図5に 示した情報処理システムにおいて、SCSIデバイス1 02a、102bが、磁気ディスク装置のような高速に データ転送を実行可能な装置であって、SCSIデバイ ス103が磁気テープ装置のような高速にデータ転送を 行なうことのできない装置である場合を考える。

【0018】この場合、前述したように、SCSIデバ イス103と、ホストコンピュータ101との間のデー 夕転送速度は、SCS I デバイス103がサポートでき る低速なデータ転送速度となり、SCSIバスの利用効 率が劣化する。また、高速にデータ転送を行なえないホ ストコンピュータ101とSCS I デバイス103間で のデータ転送に、SCSIバスが長時間、占有されるこ とになるため、本来、ホストコンピュータ101の要求 に高速に応答可能なSCSIデバイス102a、102 bの応答性も劣化する。

【0019】このように、高速なデータ転送を行なうこ とのできないSCSIデバイスが存在すると、情報処理 システム全体の処理性能が劣化してしまう。

【0020】一方、既存の確立した情報処理システムの 構成の変更による処理性能の向上は、ユーザにとって、 ハードウェア、ソフトウェアの両面において負担が大き い。そのため、従来、簡易で安価な手法によって、既存 5

望まれていた。

【0021】そこで、本発明は、低速なデータ転送しか行なうことのできないデバイスを利用する場合に生じる、デバイス接続用バスの利用効率の劣化の低減を、既存の情報処理システムをほとんど変更することなしに実現することを目的とする。

[0022]

【課題を解決するための手段】前記目的達成のために、 本発明は、1以上のイニシエータと1以上のターゲット を接続可能なバスと、デバイスを接続したサブバスと に、それぞれ接続し、前記イニシエータと前記デバイス 間のデータ転送を仲介するバス中継装置であって、前記 デバイスのIDと前記イニシエ-タのIDの設定を受付 ける手段と、受付けたIDを保持する手段と、前記イニ シエータに対して前記デバイスとして、前記デバイスの 代わりに、前記イニシエータとの間で前記バスを用いて 行なう転送の転送速度を調停する手段と、前記デバイス に対して前記イニシエータとして、前記イニシエータの 代わりに、前記デバイスとの間で前記バスを用いて行な う転送の転送速度を調停する手段と、前記イニシエータ が前記デバイスに与えられたIDに対してバス上に発行 した要求を取り込む手段と、取り込んだ要求に応じて接 続したデバイスを、前記イニシエータの代わりに、前記 イニシエータとして制御し、制御に対する前記デバイス の応答に基づいて前記取り込んだ要求に対する実行結果 を、前記イニシエータに対して前記デバイスとして、保 持した前記イニシエータのIDを有するイニシエータに 応答する制御手段とを有することを特徴とするバス中継 装置を提供する。

[0023]

【作用】本発明に係るバス中継装置によれば、前記イニシエータに対して前記デバイスとして、前記デバイスの代わりに、前記イニシエータとの間で前記バスを用いて行なう転送の転送速度を調停し、前記デバイスに対して前記イニシエータとして、前記イニシエータの代わりに、前記デバイスとの間で前記バスを用いて行なう転送の転送速度を調停する。

【0024】ここで、イニシエータとの間で行なわれる 転送速度の調停は、イニシエータの行なうことのできる 転送速度の最大値と、バス中継装置の行なうことのでき る転送速度の最大値のうちのより小さい方となる。した がい、バス中継装置が、前記デバイスが行なうことので きる転送速度の最大値より速い速度の転送速度を行なえ るように設計すれば、この転送速度は、イニシエータと デバイス間で直接転送を行なう場合より高速なものとな る。

代わりに、前記イニシエータとして制御し、制御に対する前記デバイスの応答に基づいて前記取り込んだ要求に対する実行結果を、前記イニシエータに対して前記デバイスとして、保持した前記イニシエータのIDを有するイニシエータに応答する。

6

【0026】したがい、イニシエータはバス中継装置をデバイスと認識して動作し、デバイスはバス中継装置をイニシエータとして認識して動作する。したがい、本発明に係るバス中継装置を利用するために、イニシエータやデバイスに何ら変更を加える必要はなく、既存のシステムにおいてデバイスとバスの間にバス中継装置を設置するだけでよい。

【0027】よって、本発明によれば、単に、既存の情報処理システムにおいて、デバイスにバス中継装置を付加するのみで、バスの利用効率を向上することができる。

[0028]

【実施例】以下、本発明の実施例について説明する。 【0029】図1に、本実施例に係る情報処理システム の構成を示す。

【0030】図中、101はホストコンピュータ、102a、102b、103はSCSIデバイス、104a、104bは終端抵抗、105aはホストコンピュータ側SCSIバス(以下、「メインSCSIバス」と呼ぶ)、105bは低速デバイス側SCSIバス(以下、「サブSCSIバス」と呼ぶ)、106はSCSI中継装置である。ここで、SCSIデバイス102a、102bは、磁気ディスク装置のような高速にデータ転送を実行可能なSCSIデバイス(以下、「高速デバイス」と呼ぶ)であって、SCSIデバイス103は磁気テープ装置のような高速にデータ転送を行なうことのできないSCSIデバイス(以下、「低速デバイス」と呼ぶ)

【0031】ホストコンピュータ101とSCSI中継 装置106と高速デバイス102a、102bと終端抵 抗104aはメインSCSIバス105aによりデジー チェーン接続され、SCSI中継装置106と低速デバ イス103と終端抵抗104bはサブSCS Iバス10 5 b によりデジーチェーン接続される。また、ホストコ ンピュータ101とSCSI中継装置106と高速デバ イス102a、102bには、それぞれメインSCSI バス105a上のIDが設定される。ここで、SCSI 中継装置106には、低速デバイス103のIDを設定 する。ただし、サブSCSIバス105bに複数のデバ イスを接続する場合は、複数のIDを設定する。すなわ ち、SCSI中継装置106は、自身のIDを持たな い。したがって、ホストコンピュータは、SCSI中継 装置106が接続されている事を意識せずに動作する。 メインSCSIバス105aについては、ホストコンピ

し、高速デバイス102a、102b、SCSI中継装 置106はターゲットデバイスとして動作する。また、 サブSCSIバス105bについては、SCSI中継装 置106はイニシエータデバイスとして動作し、低速デ バイス103はターゲットデバイスとして動作する。

【0032】次に、SCSI中継装置105中の、10 7aはメインSCSIバス105aを制御するためのS CSIコントローラ、107bはサブSCSIバス10 5aを制御するためのSCS I コントローラ、108は メインSCSIバス105aとサブSCSIバス105 bとの間で送受信するデータを一時的に蓄積するための データバッファとして用いるRAMである。

【0033】また、SCSI中継装置105中の、10 9はメインSCSIバス側SCSIコントローラ107 aとサブSCSIバス側SCSIコントローラ107b とデータバッファ108を制御するマイクロコンピュー タ (以下、「マイコン」と記す)である。マイコン10 9は、RAM108をアクセスするためのRAMコント ローラ、RAM108とメインSCSIバス側SCSI コントローラ107aとサブSCSIバス側SCSIコ 20 ントローラ107bとの間のデータ転送を行なうDMA コントローラ、各種制御プログラムを格納したROM、 制御プログラム動作用のワークエリアとして用いるメモ リ等を内蔵している。

【0034】また、SCSI中継装置105中の、11 OはメインSCSIバス側SCSIコントローラ107 aとサブSCSIバス側SCSIコントローラ107b とデータバッファ108とマイコン109を接続する内 部バス、111はサブSCSIバス105b上の低速デ バイス103のIDをマイコン109に設定するための 30 IDスイッチ、112aはメインSCSIバス105a にSCSI中継装置106を接続するためのコネクタ、 112bはサブSCSIバス105bにSCSI中継装 置106を接続するためのコネクタである。

【0035】ここで、SCSI中継装置106は、少な くとも、メインSCSIバス105aに関して、低速デ バイス103よりも高速なデータ転送モード、望ましく は、ホストコンピュータ101のサポートする最高速な データ転送モードをサポートできるように構成する。

【0036】以下、本実施例に係る情報処理システムに 40 おけるホストコンピュータ101と低速デバイス103 との間のデータ転送動作について説明する。

【0037】まず、データ転送に先立ち、SCSI中継 装置106、高速デバイス102a、102bのそれぞ れと、ホストコンピュータ101との間で、それぞれメ インSCSIバス105a上で行なうデータ転送速度の 調停が行なわれる。すなわち、データ転送に先立ち、各 SCSIデバイス102a、102bおよびSCSI中 継装置106は、それぞれ、ホストコンピュータ101 と、相互に自身のサポートする最も高速なデータ転送モ 50 との間の信号シーケンスを、図3に示す。

ドについての情報を通知するメッセージを相互に交換 する。そして、SCS I デバイス102a、102b、 SCSI中継装置106、ホストコンピュータ101 は、自身のサポートする最も高速なデータ転送モードと 転送相手のサポートする最も高速なデータ転送モードの うち、より低速な方のデータ転送モードを、この転送相 手とのデータ転送に用いるデータ転送モードとする。 【0038】また、同様にして、データ転送に先立ち、 SCSI中継装置106と低速デバイス103との間 10 で、サブSCSIバス105a上で行なうデータ転送速 度の調停が行なわれる。

【0039】この結果、SCSI中継装置106と低速 デバイス103との間で、サブSCSIバス105a上 で行なわれるデータ転送モードは、低速デバイス103 がサポートできる低速なデータ転送モードに決定され、 SCSI中継装置106とホストコンピュータ101と の間で、メインSCSIバス105a上で行なわれるデ - 夕転送モードは、SCSI中継装置106と低速デバ イス103との間のデータ転送モードよりも高速なデー 夕転送モードに決定される。

【0040】ここで、SCSIでは、データ転送モード として図2 aに示すようにリクエストとアック信号を用 いてハンドシェイクしながらデータ転送を行なう非同期 転送と、図26に示すようにオフセット数(図示した例 では2)分のデータ転送を転送時間間隔で繰り返す同期 転送を利用することができる。また、さらに、同期転送 では、オフセット数と転送時間を任意に選択することが できる。非同期転送より同期転送の方が高速にデータ転 送を行なうことができ、同期転送では、オフセット数が 大きく転送時間が短い程、高速なデータ転送を行なうこ とができる。なお、リクエストはターゲット(SCSI デバイス)が、アックはイニシエータ(ホストコンピュ - 夕)が制御する。

【0041】以下、データ転送時の動作について説明す る。

【0042】まず、ホストコンピュータ101が低速デ バイス103から、データのリードを行なう場合につい て説明する。

【0043】いま、ホストコンピュータ101は、SC SI中継装置106を、低速デバイス103とみなし て、SCSI中継装置106に、8キロバイトのデータ のリードコマンドを、3度発行するものとする。ただ し、この3つのリードコマンドで要求される8キロバイ トのデータは連続しており、この3つのリードコマンド はデータの並びの順に発行されるものとする。

【0044】この場合の、メインSCSIバス105a 上の、ホストコンピュータ101とSCSI中継装置1 06との間信号シーケンスと、サブSCSIバス105 b上の、SCSI中継装置106と低速デバイス103 【0045】図示するように、この場合、ホストコンピュータ101が、メインSCSIバス105aが解放されているバスフリーフェーズから、ホストコンピュータ101がバス使用権を獲得するアービトレーションフェーズ201、ホストコンピュータ101がターゲットデバイスとしてSCSI中継装置106を選択するセレクションフェーズ202、ホストコンピュータ101がSCSI中継装置106に、接続を確立し、かつ、SCSIバスの解放を許可するためのアイデンティファイメッセージを送るメッセージアウトフェーズ203、ホストコンピュータ101がSCSI中継装置106に8キロバイトのデータの読み出しを要求するリードコマンドを送るコマンドフェーズ204が実行される。

【0046】ここで、SCSIコントローラ107aを介してリードコマンド204を受け取ったSCSI中継装置106のマイコン109は、データバッファ108内にリードコマンドで要求されているデータが保持されているかを調査し、保持していない場合は、SCSIコントローラ107aを介して、ホストコンピュータ101にSCSIバスの解放を通知するディスコネクトメッセージを通知するメッセージインフェーズ205を実行する。そして、このディスコネクトメッセージを通知するメッセージインフェーズの終了をもって、メインSCSIバス105aが、解放されているバスフリーフェーズに一旦遷移する。バスフリーフェーズとなると、ホストコンピュータ101は、メインSCSIバス105aを、他の高速デバイス102a、102bとの間のデータ転送に用いることができることになる。

【0047】また、SCSI中継装置106のマイコン109は、データバッファ108内にリードコマンドで30要求されているデータが保持されていない場合、SCSIコントローラ107bを制御し、サブSCSIバス105bを用いて、低速デバイス103より、ホストコンピュータ101から要求されたサイズよりも大きいサイズ(本実施例では16キロバイトとする)のデータをリードし、データバッファ108に格納する(まとめ読みする)。この、SCSI中継装置106の低速デバイス103よりよりのデータのリード動作は、先に説明したホストコンピュータ101のSCSIデバイス102aよりのデータのリードのシーケンス(図6a参照)と同40様であるので詳細な説明を省略する。

【0048】また、SCSI中継装置106のマイコン109は、データバッファ108内に低速デバイス103より読みだした16キロバイトのデータが格納されると(図6aのリードシーケンスが終了すると)、再度、サブSCSIバス105bを用いて、このリードシーケンスを、もう一度繰返し、低速デバイス103より、さらに、先にリードした16キロバイトのデータに引き続く16キロバイトのデータをリードし、データバッファ108に格納する(先読みする)。

【0049】一方、メインSCSIバス105aのデータ転送速度とサブSCSIバス105bのデータ転送速度との差に応じた量(次に行なうホストコンピュータへデータを転送するデータインフェーズをスムーズに行なうに足る量)のデータが、低速デバイス103よりSCSI中継装置106のデータバッファ108内に転送された時点で、マイコン109はSCSIコントローラ107aを制御し次のシーケンスを実行させる。

10

【0050】すなわち、メインSCSIバス105aが 解放されているバスフリーフェーズとから、SCSI中 継装置106がバス使用権を獲得するアービトレーショ ンフェーズ206、SCSI中継装置106がホストコ ンピュータ101をイニシエータデバイスとして選択す るリセレクションフェーズ207、SCSI中継装置1 06がホストコンピュータ101に接続を確立するため のアイデンティファイメッセージを送るメッセージイン フェーズ208、SCSI中継装置106がホストコン ピュータ101に、データバッファ108中のデータの うちの先にリードコマンドで要求された8キロバイトの データを送るデータインフェーズ209、SCSI中継 装置106がホストコンピュータ101にリードコマン ド処理の正常終了を示すGood Condition ステータスを送るステータスフェーズ210、SCSI 中継装置106がホストコンピュータ101にコマンド 完了を通知するCommand Completeメッ セージを送るメッセージインフェーズ211が実行され る。Command Completeメッセージイン フェーズの終了をもって、再び、メインSCS I バス1 05aが解放されているバスフリーフェーズに戻る。

【0051】さて、この後、再度、ホストコンピュータ 101から、先程と同様なシーケンスを経て、先程ホストコンピュータ101がリードした8キロバイトに引き続く8キロバイトのデータのリードを要求するリードコマンドがSCSI中継装置106に発行されると、SCSI中継装置106のマイコン109は、データバッファ108内にリードコマンドに対応したデータが保持されているかを調査する。

【0052】ここで、先に、前回のホストコンピュータ 101よりのリードコマンド要求されたデータを含む1 6キロバイトのデータを、低速デバイス103より、まとめ読みしているために、今回は、データバッファ10 8内には、リードコマンドに対応した8キロバイトのデータが保持されている。そこで、この場合は、ディスコネクトメッセージを通知するメッセージインフェーズを実行せずに、データバッファ108中のデータのうちの先にリードコマンドで要求された8キロバイトのデータを送るデータインフェーズ216、SCSI中継装置106がホストコンピュータ101にリードコマンド処理の正常終了を示すGood Conditionステー タスを送るステータスフェーズ217、SCSI中継装

置106がホストコンピュータ101にコマンド完了を 通知するCommand Completeメッセージ を送るメッセージインフェーズ218を実行する。Co mmand Completeメッセージインフェーズ の終了をもって、再び、メインSCSIバス105aが 解放されているバスフリーフェーズに戻る。

【0053】さて、この後、再再度、ホストコンピュータ101から、先程と同様なシーケンスを経て、先程ホストコンピュータ101がリードした8キロバイトに引き続く8キロバイトのデータのリードを要求するリード 10コマンドがSCSI中継装置106に発行されると、SCSI中継装置106のマイコン109は、データバッファ108内にリードコマンドに対応したデータが保持されているかを調査する。

【0054】ここで、先に、前回のホストコンピュータ 101よりのリードコマンド要求されたデータを含む1 6キロバイトのデータに引き続く16キロバイトのデー 夕を、低速デバイス103より、先読みしているため に、今回は、データバッファ108内には、リードコマ ンドに対応した8キロバイトのデータが保持されてい る。そこで、この場合は、ディスコネクトメッセージを 通知するメッセージインフェーズを実行せずに、データ バッファ108中のデータのうちの先にリードコマンド で要求された8キロバイトのデータを送るデータインフ ェーズ223、SCSI中継装置106がホストコンピ ュータ101にリードコマンド処理の正常終了を示すG ood Conditionステータスを送るステータ スフェーズ224、SCSI中継装置106がホストコ ンピュータ101にコマンド完了を通知するComma nd Completeメッセージを送るメッセージイ ンフェーズ225を実行する。Command Com pleteメッセージインフェーズの終了をもって、再 び、メインSCSIバス105aが解放されているバス フリーフェーズに戻る。

【0055】次に、ホストコンピュータ101が低速デバイス103に、データのライトを行なう場合について説明する。

【0056】いま、ホストコンピュータ101は、SC SI中継装置106を、低速デバイス103とみなし て、SCSI中継装置106に、8キロバイトのデータ のライトコマンドを発行するものとする。

【0057】この場合の、メインSCSIバス105a 上の、ホストコンピュータ101とSCSI中継装置1 06との間の信号シーケンスと、サブSCSIバス10 5b上の、SCSI中継装置106と低速デバイス10 3との間の信号シーケンスを、図4に示す。

【0058】図示するように、この場合、ホストコンピュータ101が、メインSCSIバス105aが解放されているバスフリーフェーズから、ホストコンピュータ101がバス使用権を獲得するアービトレーションフェ

ーズ301、ホストコンピュータ101がターゲットデバイスとしてSCSI中継装置106を選択するセレクションフェーズ302、ホストコンピュータ101がSCSI中継装置106に、接続を確立し、かつ、SCSIバスの解放を許可するためのアイデンティファイメッ

Iバスの解放を許可するためのアイデンティファイメッセージを送るメッセージアウトフェーズ303、ホストコンピュータ101がSCSI中継装置106に8キロバイトのデータの書き込みを要求するライトコマンドを

送るコマンドフェーズ304が実行される。

1 2

【0059】ここで、SCSIコントローラ107aを 介してライトコマンドを受け取ったSCSI中継装置1 06のマイコン109は、データバッファ108内にラ イトコマンドで要求されている8キロバイトのデータを 格納するだけ空容量が存在するかを調査する。そして、 存在する場合には、引き続き、SCSI中継装置106 がホストコンピュータ101より8キロバイトのデータ を受け取るデータアウトフェーズ305、SCSI中継 装置106がホストコンピュータ101にライトコマン ド処理の正常終了を示すGood Condition 20 ステータスを送るステータスフェーズ306、SCSI 中継装置106がホストコンピュータ101にコマンド 完了を通知するCommand Completeメッ セージを送るメッセージインフェーズ307を実行す る。データアウトフェーズ305において、SCSI中 継装置106は、ホストコンピュータ101より受け取 った8キロバイトのデータをデータバッファ108に格 納する。また、Command Completeメッ セージインフェーズ307の終了をもって、再び、メイ ンSCSIバス105aが解放されているバスフリーフ

【0060】また、SCSI中継装置106のマイコン109は、データバッファ108内にライトコマンドで要求されている8キロバイトのデータを格納するだけ空容量が存在する場合、SCSIコントローラ107bを制御し、サブSCSIバス105bを用いて、低速デバイス103に、ホストコンピュータ101からデータバッファ108に格納されたデータをライトする。この、SCSI中継装置106の低速デバイス103へのデータのライト動作は、先に説明したホストコンピュータ101のSCSIデバイス102aよりのデータのリードのシーケンス(図6a参照)において、リードコマンドをライトコマンドに変更し、データの向きを逆したもの(データインフェーズがデータアウトフェーズとなる)と同様であるので詳細な説明を省略する。

ェーズに戻る。

【0061】このような動作において、メインSCSIバス105aは、データがデータバッファ108に書き込まれた時点で、低速デバイス103への書き込みを待たずに解放され、バスフリーフェーズに戻る。

れているバスフリーフェーズから、ホストコンピュータ 【0062】ところで、SCSI中継装置106のマイ 101がバス使用権を獲得するアービトレーションフェ 50 コン109がSCSIコントローラ107bを制御して 行なう、サブSCS Iバス105bを用いた、低速デバ イス103への、ホストコンピュータ101からデータ バッファ108に格納されたデータのライトは、ホスト コンピュータ101からSCSI中継装置106への複 数回のライトコマンドに対応するデータをまとめて行な うようにしてもよい。

【0063】すなわち、たとえば、ホストコンピュータ 101からSCS I 中継装置106へ2回発行された8 キロバイトのデータのライトコマンドによってデータバ ッファに計16キロバイトのデータが格納された時点 で、この16キロバイトのデータのライト要求するライ トコマンド350を、SCS I 中継装置106から低速 デバイス103に発行し、16キロバイトのデータをま とめて低速デバイス103にライトするようにしてもよ

【0064】さて、このようなライト動作において、ラ イトバッファ108の容量には限りがあることを考慮す れば、SCSI中継装置106が、ホストコンピュータ より受け取ったライトコマンド要求されている8キロバ イトのデータを格納するだけ空容量が、データバッファ 108に存在しない場合がある。このような場合、デー タバッファ108に空容量ができるまでの間、メインS CSIバス105aを占有したのではメインSCSIバ ス105aの使用効率が劣化する。

【0065】そこで、本実施例では、SCSIコントロ - ラ107aを介してライトコマンドを受け取ったSC SI中継装置106のマイコン109は、データバッフ ァ108内にライトコマンドで要求されている8キロバ イトのデータを格納するだけ空容量が存在するかを調査 する。そして、存在しない場合には、SCSIコントロ - ラ107aを介して、ホストコンピュータ101にS CSIバスの解放を通知するディスコネクトメッセージ を通知するメッセージインフェーズ326を実行する。 そして、このディスコネクトメッセージを通知するメッ セージインフェーズ326の終了をもって、メインSC SIバス105aが解放されているバスフリーフェーズ に一旦遷移する。バスフリーフェーズとなると、ホスト コンピュータ101は、メインSCSIバス105a を、他の高速デバイス102a、102bとの間のデー 夕転送に用いることができることになる。

【0066】そして、SCSI中継装置106のマイコ ン109は、その後、データバッファ108内にライト コマンドで要求されている8キロバイトのデータを格納 するだけ空容量ができた時点で、マイコン109はSC SIコントローラ107aを制御し次のシーケンスを実 行させる。

【0067】すなわち、メインSCSIバス105aが 解放されているバスフリーフェーズから、SCSI中継 装置106がバス使用権を獲得するアービトレーション

14 ピュータ101をイニシエータデバイスとして選択する リセレクションフェーズ328、SCSI中継装置10 6がホストコンピュータ101に接続を確立するための アイデンティファイメッセージを送るメッセージインフ ェーズ329、ホストコンピュータ101がSCS I中 継装置106に、先にライトコマンドで要求された8キ ロバイトのデータを送るデータアウトフェーズ、SCS I中継装置106がホストコンピュータ101にライト コマンド処理の正常終了を示すGood Condit ionステータスを送るステータスフェーズ、SCSI 中継装置106がホストコンピュータ101にコマンド 完了を通知するCommand Completeメッ セージを送るメッセージインフェーズが実行される。デ ータアウトフェーズにおいて、SCSI中継装置106 は、ホストコンピュータ101より受け取った8キロバ イトのデータをデータバッファ108に格納する。Co mmand Completeメッセージインフェーズ の終了をもって、再び、メインSCSIバス105aが 解放されているバスフリーフェーズに戻る。

【0068】また、以上説明してきたリード、ライト動 作によれば、SCSI中継装置106が、ホストコンピ ュータより、たとえば低速デバイス103がレディー状 態にあるか否かの通知を要求するコマンド等を受け取っ た時点で、低速デバイス103がSCSI中継装置10 6と何らかのシーケンスを実行中であり、このコマンド を即座に低速デバイス103に中継できない場合があ る。

【0069】そこで、このような場合にも、SCSI中 継装置106は、一旦、ディスコネクトメッセージを通 知するメッセージインフェーズによってメインSCSI バスを解放し、低速デバイス103とSCSI中継装置 106との間のシーケンスが終了し、サブSCSIバス 105bが、バスフリーフェーズとなるのを待って、S CSI中継装置106がバス使用権を獲得するアービト レーションフェーズ、SCSI中継装置106がホスト コンピュータ101をイニシエータデバイスとして選択 するリセレクションフェーズ、SCSI中継装置106 がホストコンピュータ101に接続を確立するためのア イデンティファイメッセージを送るメッセージインフェ 40 -ズ等を実行し、ホストコンピュータ101と再接続し て、先のコマンドの処理を実行するようにしてもよい。 【0070】以上のように、本実施例によれば、ホスト コンピュータと低速デバイスの間でデータを転送する場 合に、メインSCSIバス側のデータ転送速度が、低速 デバイスのデータ転送速度に依存せずに、ホストコンピ ュータとSCSI中継装置間で行なうことのできる最大 の速度に調停される。したがい、ホストコンピュータと 低速デバイスとの間のデータ転送のためのメインSCS Iバスの占有率を低減することが可能となる。また、S フェーズ327、SCSI中継装置106がホストコン 50 CSI中継装置は、ホストコンピュータよりのコマンド

に直ちに応じることがでいない場合には、即座にメイン SCSIバスを一旦解放し、その後、用意ができた時点 で、ホストコンピュータと再接続するので、ホストコン ピュータと低速デバイスとの間にSCSI中継装置を挿 入することによって、ホストコンピュータと低速デバイ スとの間のデータ転送のためのメインSCSIバスの占 有率を増加することはない。

【0071】また、低速デバイスからSCSI中継装置 効率の多間のデータのまとめ読み、まとめ書きを行なうので、低 SIデバ連デバイスに発行するコマンドの回数を低減することが 10 できる。 できるので、低速デバイスのコマンド処理のためのオーバヘッドが削減される。よって、低速デバイスの応答時 【図1】 電を短縮することが可能となる。

【0072】結果として、SCSIバスを介して接続された情報処理システム全体の処理性能を向上させることができる。

【0073】以上説明した各実施例によれば、低速デバイスやホストコンピュータは、特に、SCSI中継装置を意識せず、SCSI中継装置を低速デバイスやホストコンピュータと意識して動作することができる。

【0074】なお、以上の実施例では、サブSCSIバス105bに1第の低速デバイス103のみを接続した場合について示したが、サブSCSIバス105bには、複数の低速デバイスを接続するようにしてもよい。この場合、SCSI中継装置106には、メインSCSIバス105a上のIDとして、複数の低速デバイスのIDを設定するようにする。また、この場合は、SCSI中継装置106は、設定した複数のIDとそれぞれについて、それぞれ独立に、対応する低速デバイスについて、先に実施例で説明した動作を実行するようにする。【0075】また、SCSI中継装置106と低速デバイス103との接続にも、SCSIバスを用いたが、これは、他のインタフェース、たとえば、RS232Cインタフェース等を用いて接続するようにしてもよい。

【0076】また、以上の説明では、デバイス接続用バスとして、SCSIバスを用いた場合について説明したが、転送速度の調停とバスの一時解放を認める他のプロトコルに従ったバスを用いるようにしてもよい。この場合のデータ転送のためのシーケンスは、採用したバスのプロトコルに従い実施するようにする。

【0077】以上のように、本実施例によれば、低速デ

バイスやホストコンピュータは、特に、SCSI中継装置を意識せず、SCSI中継装置を低速デバイスやホストコンピュータと意識して動作することができる。

16

[0078]

【発明の効果】以上説明してきたように、本発明によれば、低速なデータ転送しか行なうことのできないデバイスを利用する場合に生じる、デバイス接続用バスの利用効率の劣化の低減を、ホストコンピュータを含む各SCSIデバイスを何ら変更することなしに実現することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施例に係る情報処理システムの構成を示すブロック図である。

【図2】SCSIバスにおけるデータ転送モードを示す タイミングチャートである。

【図3】本発明の実施例に係る低速なSCS I デバイス からホストコンピュータへのデータのリード動作のシーケンスを示す図である。

【図4】本発明の実施例に係る低速なSCSIデバイス 20 へのホストコンピューからのデータのライト動作のシーケンスを示す図である。

【図5】従来の情報処理システムの構成を示すブロック 図である。

【図6】従来のSCSIデバイスとホストコンピュータ との間のデータ転送のシーケンスを示す図である。

【符号の説明】

101…ホストコンピュータ

102a、102b、103…SCSIデバイス

104、104a、104b…終端抵抗

30 105…SCSIバス

105a…メインSCSIバス

105b…サブSCS Iバス

106…SCS I 中継装置

107a…メインSCSIバス側SCSIコントローラ

107b…サブSCS Iバス側SCS Iコントローラ

108…データバッファ

109…マイコン

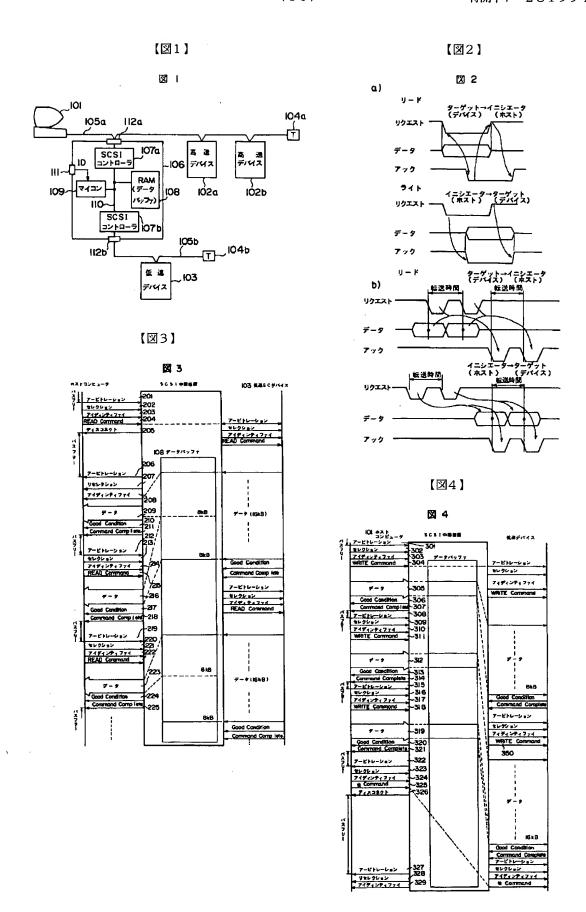
110…内部バス

111…IDスイッチ

40 112a、102b…コネクタ

【図5】

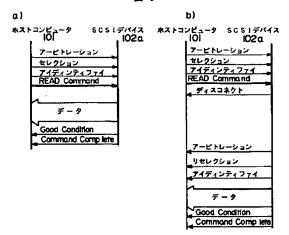
| SCS | 102b | SCS



12/09/2003, EAST Version: 1.4.1

【図6】

図 6



フロントページの続き

(72)発明者 高山 浩二

神奈川県秦野市堀山下1番地 株式会社日 立コンピュータエレクトロニクス内

(72)発明者 上野 岳洋

神奈川県秦野市堀山下1番地 株式会社日 立コンピュータエレクトロニクス内 (72) 発明者 林 優

神奈川県秦野市堀山下1番地 株式会社日 立コンピュータエレクトロニクス内

(72) 発明者 吉田 徹

神奈川県秦野市堀山下1番地 株式会社日 立コンピュータエレクトロニクス内